PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number: 04168664 A

(43) Date of publication of application: 16.06.92

(51) Int. CI

G11B 19/12 G11B 7/00 G11B 20/12

(21) Application number: 02296447

(22) Date of filing: 31.10.90

(71) Applicant:

RICOH CO LTD

(72) Inventor:

SENBOKU KAZUHIRO

(54) METHOD AND APPARATUS FOR RECORDING OF IDENTIFIER ON OPTICAL DISK DRIVE UNIT

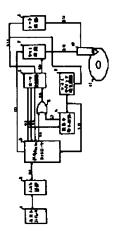
(57) Abstract:

PURPOSE: To make clear whether a maker is responsible or not and to comply with the unfair claim of a user simply and accurately by a method wherein an identifier regarding an optical disk drive unit is recorded on a surplus part following a user data part on an optical disk.

CONSTITUTION: Such pieces of information as peculiar information on a maker who has manufactured an optical disk drive unit, information on a type name and information on a production No. are stored in an identifier generation circuit 4. An identifier signal S7 by means of a pattern for identification use is output from the circuit. When a data at a user data part on an optical disk is read out and an identifier in a surplus part following it is read out, they are read out from the optical disk 11 by using a laser pickup 10, and are input to a read circuit 8 as a read data S11 before a waveform is reshaped. Thereby, when a trouble such as a read error or the like is caused, it can be known accurately whether the trouble is caused on the drive unit manufactured by the maker or not by referring to

whether the identifier exists or not and by referring to its content and its state.

COPYRIGHT: (C)1992, JPO& Japio



19日本国特許庁(JP)

① 特許出願公開

◎ 公開特許公報(A) 平4−168664

®Int. Cl. 5

識別記号

庁内整理番号

❸公開 平成4年(1992)6月16日

G 11 B 19/12 7/00 20/12 K Y 7627-5D 9195-5D 9074-5D

審査請求 未請求 請求項の数 6 (全11頁)

❷発明の名称

願

の出

光ディスクドライブ装置の識別子記録方法および装置

②特 顧 平2-296447

❷出 頤 平2(1990)10月31日

@発 明 者 千

人

和宏

株式会社リコー

東京都大田区中馬込1丁目3番6号 株式会社リコー内

東京都大田区中馬込1丁目3番6号

79代 理 人 弁理士 宮川 俊崇

明和書

1.発明の名称

光デイスクドライブ装置の識別子記録方法お よび装置

2.特許請求の範囲

 データの書き換えが可能な光デイスクのドライブ機能を備えた光デイスクドライブ装置 において、

光デイスクのユーザデータ部に続く余剰部に、該光デイスクドライブ装置に関する歳別子を記録することを特徴とする光デイスクドライブ装置の歳別子記録方法。

2. 特許請求の範囲第1項記載の光デイスクドライブ装置において、

機別子を発生する識別子発生手段を備え、 該機別子発生手段から発生された機別用パ ターンとNRZデータとの論理和出力を光デ イスクのユーザデータ部に続く余剰部に記録 することを特徴とする光ディスクドライブ装 置。 3. 特許請求の範囲第1項記載の光デイスクド ライブ装置において、

識別子を発生する識別子発生手段を備え、 該識別子発生手段から発生された識別用パ ターンと変調後のライトデータとの論理和出 力を光デイスクのユーザデータ都に続く余剰 部に記録することを特徴とする光デイスクド ライブ装置。

4. 特許請求の範囲第1項記載の光デイスクドライブ装置において、

パイト同期ずれのエラー伝搬を防止するためのユーザデータに書き込まれるリシンクパターンを、ライトデータの一定パイト毎に挿入するリシンクパターン挿入手段を書え、

該挿入手段によつて、リシンクパターンを 教別子として光デイスクのユーザデータ部に 続く余剰部に記録することを特徴とする光デ イスクドライブ装置。

5. 特許請求の範囲第1項から第4項記載の光 デイスクドライブ装置において、 親別子発生手段から発生される識別子は、 該光デイスクドライブ装置の製造者/販売者 や機種等に関する固有の複数種類の情報から なることを特徴とする光デイスクドライブ装

特許請求の範囲第5項記載の光デイスクドライブ装置において、

識別子に続み出し条件に関する情報を付加 し、読み出し時に、該戴別子によつてドライ ブの動作設定を変えることを特徴とする光デ イスクドライブ装置。

3.発明の詳細な説明

産業上の利用分野

この発明は、データの書き換えが可能な光デイスクのドライブ機能を備えた光デイスクドライブ 装置の機別子記録方法および装置に係り、 特に、 光ディスクにおける標準の記録形式に適合し、 互換性を有する光ディスクをドライブする装置において、 リードエラーが生じた場合に、 どこのメーカー製のドライブ装置によつて書き込まれたデー

カルマニユアル)には、この光デイスク標準又3 B11に従つた詳細な規定がある。

このISOの光デイスク標準X3B11(以下、ISOのX3B11と略称する)が定められた背景には、どこのメーカーで製造された光デイスクドライブ装置によつて記録された光デイスクであっても、この規定に適合した記録形式を順守している限り、どのメーカー製のドライブ装置でも読み取りを可能にして、光デイスクの互換性が得られるようにする必要があるからである。

すなわち、A社製の光デイスクドライブ装置に よつて書き込まれた光デイスクを、B社製の光デ イスクドライブ装置によつて誤りなく読み出すこ とができ、また、その逆の操作も可能にすること によつて、光デイスクの利用範囲を拡大すること である。

ところが、光デイスクに書き込まれたデータが、 どのメーカーで製造した光デイスクドライブ装置 を使用して書き込まれたのか、については光デイ スクの記録からは判断できないため、リードエラ タであるかの判別が可能な識別子(識別用パターン)を付与することにより、リードエラーに対する責任の所在を明確にして装置の信頼性を向上させると共に、識別子によつて最適な読み取り条件の設定も可能にした光ディスクドライブ装置の識別子記録方法および装置に関する。

従来の技術

近年、大容量外部記憶装置としてデータの書き 換えが可能な光デイスク、いわゆる光磁気デイス クや追記型の光デイスク等が急速に普及している。 この光デイスクについては、ユーザデータやサ ーポ制御情報等の記録に関して、標準の記録形式 が決められている。

例えば、ISOの光デイスク標準X3B11には、光デイスクのセクタ内にどの情報やデータを 何バイト書き込むか等について、その順序や内容 が規定されている。

また、米国の A DVANCED MICRO DEVICE社の A m 9 5 c 9 6 , A m 9 5 c 9 4 テクニカルマニ ユアル (データ/パツフアコントローラのテクニ

ーが発生したとき、ユーザからのクレームに対す る責任の所在も不明確になる。

例えば、A社製の光デイスクドライブ装置と、 B社製の光デイスクドライブ装置とを所持してい るユーザがいた場合とする。

そのユーザが、一方のA社製の光デイスクドライブ装置によつて書き込んだ光デイスクを、他方のB社製の光デイスクドライブ装置で読み出そうとしたとする。

この場合に、もし、A社製の光デイスクドライブ装置が、記録形式標準(ISOのX3B11)に完全に従つていないために、B社製の光デイスクドライブ装置で読み取りエラーを起こし、ユーザがB社に対して、光デイスクのリードエラーが起きた旨のクレームを付けたとする。

この場合に、従来の光デイスクドライブ装置で は、その原因を簡単に立証する方法がなかつた。

したがつて、クレームを受けたB社で、その光 ディスクがB社製の光ディスクドライブ装置によ つて書き込まれたものでない、という証明を行な うことは容易でない、という問題があつた。

このように、従来の光デイスクドライブ装置では、光デイスクに書き込まれたデータが、どを使用した光デイスクドライブ装置をいか。簡単に判断できない所在が、光デイスクのリードエラーに対する責任の存在が不明確であり、場合によつては、何らの存度もないメーカーが、他社の光デイスクドライブ装置にいるリードエラーに対して責任を問われ兼ねない、よるリードエラーに対して責任を問われ兼ねない、という不都合があった。

発明が解決しようとする課題

この発明では、従来の光デイスクドライイスクドライイスクトライイスクトライイスクトライデーを解されたデータが、 光で製造した かった できる と 使用 できる と が で が 生 じ た が まいっかい 大 ディスク の リード エラー る こと 共 に 、 当 か まん を 間 むれ ない ように する と 共 に 、 メーカ 変任 も 明確に して、 信頼性を 向上させた 光ディク の 責任も明確に して、 信頼性を 向上させた 光ディ

えることにより、そのパラメータによつて最適な 読み出し条件の設定を可能にした光ディスクドラ イブ装置を提供することを目的とする。

課題を解決するための手段

この発明では、第1に、

データの書き換えが可能な光デイスクのドライブ機能を備えた光デイスクドライブ装置において、 光デイスクのユーザデータ部に続く余剰部に、 該光デイスクドライブ装置に関する識別子を記録 する識別子記録方法である。

第2に、

上記第1の光デイスクドライブ装置において、 識別子を発生する歳別子発生手段を備え、

設識別子発生手段から発生された識別用パターンとNRZデータとの論理和出力を光デイスクのユーザデータ部に続く余剰部に記録するように構成している。

節3に、

上記第1の光デイスクドライブ装置において、 歳別子を発生する歳別子発生手段を備え、 スクドライブ装置の課別子記録方法および装置を 提供することを主たる目的とする。

第2に、光デイスクにおける記録形式に適合し、かつ、自己に固有 (ペンダーユニーク) の識別子を付与する機能を備えた光ディスクドライブ装置を提供することを目的とする。

第3に、関別子に複数種類の情報を付与することによつて、単に責任の所在だけでなく、読み出 し時におけるパラメータの意味をもつた情報を与

該畿別子発生手段から発生された機別用パターンと変調後のライトデータとの論理和出力を光デイスクのユーザデータ部に続く余剰部に記録するように構成している。

第4 に、

上記第1の光デイスクドライブ装置において、 パイト同期ずれのエラー伝数を防止するための ユーザデータに書き込まれるリシンクパターンを、 ライトデータの一定パイト毎に挿入するリシンク パターン挿入手段を備え、

験挿入手段によつて、リシンクパターンを設別 子として光デイスクのユーザデータ部に続く余剰 部に記録するように構成している。

第5に

上記第1から第4の光デイスクドライブ装置に おいて、

議別子発生手段から発生される課別子は、該光 デイスクドライブ装置の製造者/販売者や機械等 に関する固有の複数種類の情報から構成している。 第6に、 上記第5の光デイスクドライブ装置において、 歳別子に読み出し条件に関する情報を付加し、 読み出し時に、該歳別子によつてドライブの動作 設定を変えるように構成している。

寒 施 例 1

次に、この発明の光デイスクドライブ装置の識別子記録方法および装置について、図面を参照しながら、その実施例を辞細に説明する。

すでに述べたように、この発明の光デイスクドライブ装置の識別子記録方法および装置では、光デイスクにおける記録形式標準(ISOのX3B 11)に適合する記録形式を保持しながら、各セクタのユーザデータに対応して、固有の(ペンダーユニークな)識別子を付加している。

そこで、まず、ISOの光デイスク標準X3B 11に従つた記録形式について説明する。

現在の光デイスクは、12型(インチ)や5. 25型(インチ)等が主流である。

例えば、5.25型の光デイスクでは、ユーザ 容量は、両面で600~644MB程度であり、

14 バイトが割り当てられて、右上方に詳しく示 すように、各情報がそれぞれ記録されている。

ユーザパイトが1,024パイトの場合、データエリアは1,274パイトで、そのユーザデータ部は1,259パイトである。

このユーザデータ部には、ユーザデータの他に、 DMP, CRC, ECC, Resync (リシンク) 等の情報も記録される。

さらに、このユーザデータ部の後方に、20バイトの余別部、すなわち、光デイスクの回転変動 等を吸収するためのパツフア部が設けられている。

この発明の光デイスクドライブ装置の課別子記録方法では、このユーザデータ部に続く余剰部を利用して、業別子を記録するようにしている。

次の第3回は、1セクタのユーザバイトが51 2バイトの光デイスクについて、そのセクタフオ ーマットの詳細な構成を示す図である。図面にお いて、②はリシンク、②はバツフアを示す。

この第3回に示したユーザパイトが512パイトの場合も、基本的な構成は、先の第2回に示し

記録トラツク数は18,751個、また、1トラック当りのセクタ数は17個である。

そして、各セクタのユーザデータ部の容量は、 1、024B (パイト) あるいは512B程度である。

第2回は、1セクタのユーザバイトが1,02 4バイトの光デイスクについて、そのセクタフオーマットの詳細な構成を示す図である。図面において、下方の数字は容量で、単位はバイト、また、のはリシンク、②はパツフアを示す。

この第2図に示すように、各セクタの前半部には、ヘツダーの各情報(52パイト)が格納されるエリアが設けられ、中央の14パイトの情報を挟んで、後半部には、ユーザデータ部や余剰部等からなるデータエリアが設けられている。

なお、ヘッダー部の「ID2 and CRC」には、左上方に詳しく示すように、5パイトが割り当てられて、トラックナンパー、セクタナンパー、CRCの各情報が記録され、それに続く中央の「ODF flag and gaps」には、

たユーザパイトが1、024パイトの場合と同様で、単に、ユーザデータ部の容量が1,259パイトから650パイトに減少され、また、それに続く余剰部が20パイトから15パイトに減少されている点で相違しているだけである。

この発明の光デイスクドライブ装置の識別子記録方法では、先の第2回や第3回に関連して説明したように、光デイスクのユーザデータ部に統く会別部(パツフア②。④)を利用して、そのユーザデータ部にデータを含き込んだ光デイスクドライブ装置が、どのメーカーで製造したものかを判別する識別子を記録するようにしている。

以下に説明する実施例は、主として特許請求の 鯨田館1項と第2項の発明に対応している。

第1回は、この発明の光デイスクドライブ装置について、その要部構成の一実施例を示す機能プロック圏である。回面において、1はホストコンピュータ、2はホストエ/F(インターフエース)部、3はデータ/バンフアコントローラ、4は散別子発生回路、5はオアゲート回路、6は2-7

を復興器、7はライト回路、8はリード回路、9 はライトタイミング発生回路、10はレーザピン クアツプ、11は光ディスクを、10は東た、81 はホスト側からのライトデータ、52はライトが ロツク信号、S3はライトがーゼロ) データ は スと(ノン・リターン・ツクロ号、S4はリードデータ、S7は 関別子信号、S8なアト リードデータ、S7は 関別を 関後のライト が ートの出 が 関系を 関係を 関係を で り、 810は 形態形象のライト タイミング信号を いっドデータ、 813は ライトタイミング信号を テードデータ、 813は ライトタイミング信号を

この第1図に示したこの発明の光ディスクドライブ装置は、識別子発生回路4と、オアゲート回路5とが付加された点を除けば、従来の装置と基本的に同様の構成である。そして、この実施例では、2-7変復調器6による変調前に、NRZデータの形で識別子を付加して、光ディスク11の該当するセクタの余剰部(パツフア部)に書き込

イミング発生回路9へ入力される。

ライトタイミング発生回路 9 では、この復調前のリードデータ S 1 2 から、光デイスク 1 1 のセクタのアドレスを検知して、ライトタイミング信号 S 1 3 を発生する。

このライトタイミング信号S13によつて、先にデータ/バツフアコントローラ3に記憶されたホスト側からのデータの書き込み動作が開始される。

すなわち、このライトタイミング信号S13によつて、目的のセクタに達したと判断されたとき、データ/パツフアコントローラ3は、ライトクロック信号S2を出力すると共に、ライトゲートを開け、NRZデータS4を送出する。

以上の動作は、従来と同様である。

この発明の識別子記録方法および装置では、このNR2データS4の書き込み動作の起動信号であるライトタイミング信号S13が、前述のように、先にデータ/バツフアコントローラ3へ与え

むようにしている.

まず、従来と共通する構成と動作について説明する。

光デイスク11は、書き換え可能な光デイスクであり、先の第2図と第3図に関連した説明したように、記録形式標準(ISOのX3B11)に適合する記録形式の光デイスクである。

書き込み動作時には、書き込むべきデータを所有しているホストコンピュータ1から、ホストエノド部2を介してライトデータS1が、データノバツフアコントローラ3へ送られる。なお、ホストエノド部2は、TS506、SCSI等で構成されている。

このホスト側からのデータは、データ/パツァ アコントローラ3に一時的に保持される。

他方、レーザピックアップ10によって光ディスク11から読み出された波形整形前のリードデータS11は、リード回路8によって波形整形され、復調前のリードデータS12として、一方は、2-7変復興器6へ入力され、他方は、ライトタ

られると同時に、識別子発生回路4へも入力され るようにしている。

そして、このNRZデータS4が、先の第2個のユーザデータ部の終りまで、ライトクロック信号S2をカウントし、第2図に②で示したパッフア部(余剰部)の先頭にきたとき、裁別子発生回路4が、オアゲート回路5へ裁別子信号S7を出力する(第3図に④で示したパッファについても同様)。

この発明で付加された識別子発生回路4には、 予め設定された識別用パターン、すなわち、光デ イスクドライブ装置を製造したメーカーであるこ とを示す固有の情報、さらに、その機種の情報や 製造番号等の情報が記憶されており、その識別用 パターンによる識別子信号S7を出力する。

機別子信号S7は、このオアゲート回路5によって輸現和処理され、さらに、2 ー 7 変復質器6により変質されて、変異後のライト信号S9が生成される。

この変質後のライト信号S9は、ライト回路7

により波形整形され、波形整形後のライトデータ S10が、レーザピックアップ10によつて光デ イスク11のユーザデータに続く余剰部に書き込 まれる。

なお、この場合に使用される識別子は、光デイスク11のパツフア部を越えない範囲で、その内容は、NRZ上で"O"以外のデータであれば、 どのようなデータでも使用することが可能である。

光ディスク11に記録されたユーザデータは、 レーザピツクアツブ10によつて読み出される。

次に、読み出し時の動作について説明する。

また、必要に応じて、パツフア部に記録された 戦別子も読み出される。

光ディスクのユーザデータ部のデータと、これに続く余剰部の識別子の読み出しに際しては、従来と同様に、レーザピンクアジプ10によつて光ディスク11から取り出し、波形整形前のリードデータS11として、リード回路8へ入力する。

そして、このリード回路 B において、波形整形 して復額前のリードデータ S 1 2 を生成した後、

ドライブ装置によつてユーザデータが書き込まれた場合には、このような説別子が存在しないことで、トラブルの発生時に、その責任の所在を明らかにすることができる。

このように、全ピットにわたつて識別子を記録する方法の利点は、一旦、自社製のドライブ装置によつてユーザデータを書き込んだセクタに、他社製のドライブ装置によつてユーザデータを上書きしたときに生じる。

すなわち、ライトゲートは、通常ユーザデータ 都が終わる位置を過ぎても、マージンをもつてい るため、数パイト分は関かれており、戦別子が全 く消されるか、または、歳別子の先頭部が消され ることになる。

したがつて、このような識別子の状態によつて、 他社製のドライブ装置によつてユーザデータが上 書きされたことの判別が可能になる。

以上のように、この発明の光デイスクドライブ 装置の機別子記録方法および装置によれば、リー ドエラー等のトラブルが発生したとき、機別子の 2-7変復調器 6 により復調することによつて、 リードデータ S 6 が持られる。

この際、識別子は、ユーザデータ部のデータの 後に続いて、このリードデータS6から読み出す ことができる。

以上のように、この実施例では、2-7変復類器6による変調前に、NRZデータの形で識別子を付加して、ユーザデータを書き込んだセクタのユーザデータ部に続く余剰部(パツファ部)に書き込むようにしている。

この場合に、識別用パターンは、余剰部の先頭から少なくとも1ビット以上、かつ、この余剰部を越えない範囲に書き込むことにより、光デイスクの互換性が維持されると共に、そのドライブ装置によつてユーザデータが書き込まれたことが判別できる。

なお、親別用パターンによる情報は、種々でよいが、例えば、自社製のドライブ装置によつて書き込んだ場合、識別子が全ピツト存在すると共に、その位置も所定の場所に決めておけば、他社製の

有無、およびその内容や状態によつて、自社で製造したドライブ装置を使用して書き込んだデータであるかどうかを正確に知ることができ、責任の所在も明確になる。

実施 例 2

次に、この発明の光デイスクドライブ装置について、他の実施例を詳細に説明する。この実施例は、特許請求の範囲第3項の発明に対応している。

この実施例は、先に述べた第1の実施例と異なる点は、先の第1の実施例では、2 - 7 変復調器 6 による変調前に、NR 2 データの形で識別子を 付加した。

しかし、この第2の実施例では、2-7変復賃 番6による変質後に、歳別子を付加するように構 成している。

第4回は、この発明の光デイスクドライブ装置について、その要部構成の他の実施例を示す機能プロック図である。図面における符号は第1図と同様であり、また、21は識別子リーダ、22はオアゲート回路、S21は歳別子データ、S22

はオアゲート回路22の出力信号を示す。

この第4回に示すように、2-7変復調器6による変調後、すなわち、変調後のライト信号S9に、設別子発生回路4からの識別用パターンを付加する、という構成上の差にはつて、先の第1の無値例の場合には、付与する識別子は、データ部が終つてから、少ならとも、ライトクロツク信号S2で2クロツクの時間だけ待つてから、識別子の書き込みを開始する必要がある。

その理由は、2 - 7 変調後のデータ上で、業別子を連続して書き足すと、前のピットが復調時に、他のデータに化けてしまう恐れがあるからである。

しかし、その反面で、この第2の実施例では、 識別子が2-7変調ルール(変質規則)に従がわないパターンであつても書き込みが可能である、 という利点をもつている。

そして、セクタ余剰部に書き込まれた識別子は、 識別子リーダ21を使用することによつて、復調

変調ルールに適合しないデータである。

このリシンクパターンを、ライトデータについて一定パイト毎に挿入するハードウエアを利用して、ユーザデータ(ECCを含)の後の余剰部、すなわち、第2図や第3図のパツフア部②、④に書き込む。

このように、パイト同期ずれのエラー伝数を防止するためのパターンデータを使用して、そのセ

前のデータ(復興前のリードデータS12)から、 課別子データS21として取り出すことができる。

その他の構成や動作は、先に述べた第1の実施 例と関係である。

夹 施 例 3

次に、この発明の光デイスクドライブ装置について、さらに別の実施例を詳細に説明する。この 実施例は、特許請求の範囲第4項の発明に対応し ている。

この第3の実施例は、先の第2の実施例の変形であり、識別子を発生させる代りに、ユーザデータ部のリシンクパターン発生回路35を利用(代用)している。

リシンクパターンは、 第 2 図や第 3 図のデータ 部の中に ① , ②で示す R e s y n c (リシンク) である。

このリシンクパターンは、ユーザデータの20 ~15パイト程度おきに書き込まれており、パイト同期ずれのエラー伝数を防止するためのデータ である。なお、このリシンクパターンは、2-7

クタの余剰部に識別子として書き込む。

この第5回の装置では、従来から付加されているリシンクのリード/ライト回路を利用することができるので、少ないハードウエアの付加によつて実現することができる。

この場合には、先の第1の実施例で述べたように、セクタの余剰部に連続的に識別子としてリシンクパターンを記録すれば、ライトゲートは、通常ユーザデータ部が終わる位置を過ぎても、マージンをもつているため、数パイト分は関かれており、識別子が全く消されるか、または、識別子の先頭部が消されることになる。

したがつて、このような説別子の状態によつて、この第3の実施例でも、他社製のドライブ装置によつてユーザデータが上書きされたことの判別が可能になり、追加して書き込まれたリシンクパターンを、戦別子として利用することができる。

この実施例は、特許請求の範囲第5項と第6項 の発明に対応している。 以上の実施例1と2においては、製造者(あるいは販売者:ペンダー)に固有の識別子を使用する場合を中心に説明した。

この第4の実施例では、この識別子に、製造者 / 販売者等の情報と共に、その機種、さらに、装置毎に特定の固有の情報(製造番号など)の複数 微別子として、製造者 / 販売者等の情報、機種の情報を付与することによって、 を登録を付与することによって、 では、 とができる。

具体的な構成は、第1図や第4図の観別子発生 回路4に、必要な識別用パターンを記憶させてお くことによつて実現される。

しかも、複数種類の情報としては、読み取りパラメータ、すなわち、レーザのリードパワーや、スピンドルモータの回転数、リードリトライの回数などを付加することも可能である。

そして、光デイスクの読み出し時に、 セクタの 余剰部に記録された識別子を読み出し、その識別

確になる。

発明の効果

この発明によれば、第1に、各セクタ毎にユーザデータ部の後方に続く余剰部に、識別子として 識別用パターンを書き込んでおくので、光デイス クの互換性を維持したまず、識別子が付与された 光デイスクドライブ装置で書き込んだことが判別 でき、自社製のドライブ装置による責任の有無を 明確にできる。(特許請求の範囲第1項の発明に 対応する効果)。

第2に、この発明の光デイスクドライブ装置に よれば、各セクタ毎にユーザデータ部の後方に統 く余剰部に、識別子として識別用パターンを書き 込むことができる。

例えば、自社製(または販売者)の光デイスクドライブ装置で書き込んだ場合には、この識別子が全ピット共に存在し、また、その識別子の位置も、所定の場合に決定することで、他社製(または他の販売者)の光デイスクドライブ装置で書き 込まれたセクタに、このような識別子が存在しな 子に基いて、読み出し時におけるドライブ装置の 読み取りパラメータ、すなわち、レーザのリード パワーや、スピンドルモータの回転数・リードリ トライの回数などを変化させることにより、一層 最適な読み出し条件を設定することができる。

以上の各実施例について詳報に述べたように、この発明の光デイスクドライブ装置の識別子記録方法および装置では、光デイスクへのユーザデータの書き込み時に、同時に、製造者(あるいは販売者:ペンダー)に固有の識別子を、ユーザデータ部の後方に続く余剰部に書き込むようにしてい

したがつて、リードエラー等のトラブルが発生 したときは、この識別子を読み出すことによつて、 自社製の光デイスクドライブ装置を使用して書き 込まれたデータであるか否かを、容易に立証する ことが可能となり、自己の責任の有無を明確にす ることができる。

また、多くの会社が、それぞれに固有の戦別子 を記録することによつて、各自の責任の範囲も明

いことで、自他の責任の範囲が明確になるる (特許財政の範囲第2項と第3項の発明に対応する効果)。

第3に、微別子の記録、読み出しを従来技術として実施されているリシンクパターンのリード/ライト回路を利用して行なうことができるので、より少ないハードウエアを付加するだけで実現することが可能である(特許請求の範囲第4項の発明に対応する効果)。

第4に、どこの会社の製造あるいは販売の光ディスクドライブ装置で、どの機種であり、かつ、どのファームウエアレビジョンで書いたか等が利別できるので、責任の所在が明確になり、不当なクレームに対して、簡単かつ迅速に対応することが可能になる(特許請求の範囲第5項の発明に対応する効果)。

第5に、読み出した歳別子に基いて、ドライブ の読み取りパラメータ、例えば、レーザのリード パワーやスピンドルモータの回転数、リードライ トの回数などを変えることによつて、一層最適な

特開平4-168664 (9)

読み出し条件を設定することができる(特許請求 の範囲第6項の発明に対応する効果)、等の多く の優れた効果が挙せられる。

4. 図面の簡単な説明

第1回は、この発明の光ディスクドライブ装置 について、その要部構成の一実施例を示す機能ブロック図、

第2図は、1セクタのユーザバイトが1,02 4 バイトの光デイスクについて、そのセクタフオ ーマツトの詳細な構成を示す図、

第3回は、1セクタのユーザバイトが512バイトの光デイスクについて、そのセクタフオーマットの詳細な構成を示す図、

第4回は、この発明の光デイスクドライブ装置 について、その要節構成の他の実施例を示す機能 ブロック図、

第5回は、この発明の光デイスクドライブ装置 について、その要部構成のさらに別の実施例を示 す機能プロツク図。

図面において、1はホストコンピュータ、2は

ホスト I / F 部、3 はデータ / パツフアコントローラ、4 は歳別子発生回路、5 はオアゲート回路、6 は2 - 7 変複質器、7 はライト回路、8 はリード回路、9 はライトタイミング発生回路、1 0 はレーザピツクアツブ、1 1 は光ディスク。

特許出順人 株式会社 リ コ ー 同 代理人 弁理 士 宮川 俊 崇



